## Sistemet e Bazës së të Dhënave

Dizajni BDH: Dizajni Logjik konvertimi i diagrameve ER në Skema Relacionale (model tabelar)

Ramiz HOXHA ramiz.hoxha@ubt-uni.net 2020/2021

FAKULTETI: SHKENCAVE KOMPJUTERIKE DHE INXHINIERIS



# Konceptet e Modeli relacional: BDH Relacionale

PJESA PARË



# Procesi i Dizajnimi i Bazës së të Dhënave...

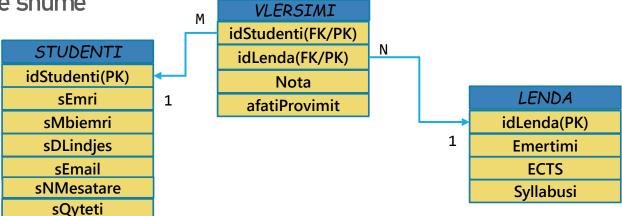
#### 0. Analiza e Këkresave

#### 1. Dizajni Konceptual

2. Dizajni Logjik dhe 3. Fizik

### 2. Dizajni Logjik

- ✓ Përcaktoni çelsat (primar dhe të huaj) për të gjitha entitetet
- ✓ Definon relacionet mes entiteteve të ndryshem
- ✓ Përcakton atributet për secilin entitet
- ✓ Zbërthehen relacionet shumë me shumë
- ✓ Normalizimin



# Kujtojm: Modeli relacionar-BDH Relacionare

#### ■ Vetitë e tabelave relacionare:

- Të dhënat (rekordet) paraqiten si një koleksion i relacioneve.
- Secili relacion përshkruhet si një tabelë. Tabelat janë bërë nga rreshtat dhe kolonat.

Relacioni ~ Tabela (Studenti)\_

•	Student_ID	Emri	Mbiemri	Drejtimi	Qyteti
	12366BSc	Anton	Krasnigi	SHKI	Prishtinë
	12395BA	Donjeta	Hasani	MBE	Prizeren
	12308BSc	Xheneta	Buja	SHKI	Gjakovë

- Kolonat janë atributet që i përkasin entiteteve të modeluar nga tabelat
  - o (p.sh. tabela **Studenti**, me kolonat **emrin, mbemrin, adresën, ID-në e studentit, drejtimin**, etj.).
- Secili rresht ('tuple') përfaqëson një entitet të vetëm
  - o (p.sh. një student, Anton Krasniqi, 27 UÇK. Prishtinë, 12366BSc, SHKI, do të përfaqësonte një entitet studenti).
- Çdo tabelë ka attribute (kolona) që së bashku kan një 'çelës' (teknikisht, një 'çelës kryesor /super çelës') identifikon unike secilin entitet (p.sh. në tabelën e studentit, '<u>ID-ja e Studentit'</u> do të identifikoje në mënyrë unike secilin studentë jo Student\_ID të njëjtin do të ketë ndonjë studentët tjeter).



Kolona (atribut)

rreshta (tuple)

### Konceptet e Modeli relacional: BDH Relacionale

- Modeli Relacionar i sistemeve të bazës së të dhënave është ndërë më të përhapura në aplikacionet komerciale
- □ Një **bazë të dhënash relacionare** përbëhet nga një numër **tabelash** 
  - çdo rresht i tabelës përcakton një relacion midis një bashkësi vlerash.
- Ekziston një analogji midis konceptit të një **tabele** (koleksioni i relacioneve) dhe konceptit matematik të një **relacioni**.
  - në vijim ne flasim për **relacionet** në vend të **tabelave**
  - një bazë të dhënash relacionale përbëhet nga një koleksion i relacioneve

# Çka janë çelësat në BDH Relacionale?

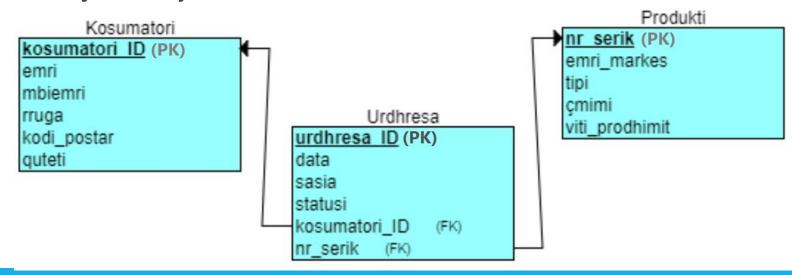
- □ Çelësat në SMBDH është një atribut ose grup atributesh që ju ndihmon të identifikoni një rresht (tuple) në një tabela (relacion).
- ☐ Pse na duhet një **çelës**?
  - Çelësat ju ndihmojnë të identifikoni secilin rresht të të dhënave në një tabelë.
  - Për më tepër, të dhënat mund të përseriten. Çelësat sigurojnë që ju të mund të identifikoni në mënyrë unike rekord të tabeles pavarësisht nga këto sfida.
  - Ju lejon të krijimi dhe identifikimin e relacioneve midis tabelave.
  - Ju ndihmojmë të *imponoj* identitetin dhe integritetin në relacione.

## Llojet e çelësave në Bazë të të Dhënave relacionale

- □ Super Çelës është një grup çelësash ose të shumëfishtë që identifikon rreshtat në një tabelë.
- ☐ Çelësi Kandidat është një grup atributesh që identifikojnë në mënyrë unike rreshtat në një tabelë.
- □ Çelësi Primar është një kolonë ose grup kolonash në një tabelë që identifikon në mënyrë *unike* secilin rresht në atë tabelë.
- □ Çelësi i huaj është një kolonë që krijon një relacion midis dy tabelave.
- ☐ Çelësi surrogate Një çelës artificial qëllimi të identifikojë në mënyrë unike secilin të dhënë quhet çelës surrogate.
  - Ky lloj çelësash është unike sepse ata krijohen kur nuk keni ndonjë çelës kryesor natyral.

# Çelësat e huaj: relacion midis dy tabelave

- Skema e një relacioni mund të përmbaj ndonjë atribut që korrespondon me çelësin primar të ndonjë relacioni tjetër. Atributi i tillë quhet çelës i jashtëm (foreign key).
  - P.sh. kosumatori\_ID dhe nr\_serik atributet e udhresës janë çelësa të jashtëm për konsumatorin respektivisht produktin.
  - Vetëm vlerat që paraqiten në atributin e çelësit primar të relacionit të adresuar mund të paraqitet në atributin e çelësit të jashtëm të relacionit të adresuar.





# konvertimi diagramit E/R në Skema Relacionale

PJESA DYTË

© 2020 UB1

## Konceptet e konvertimi diagramit E/R ne Skema Relacionale

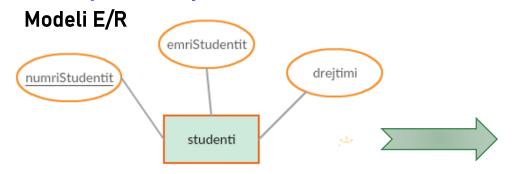
### □ldetë kryesore:

- Një grup i bashkësi e entiteteve konvertohet (pasqyrohet) drejtpërdrejt në një tabelë
  - Atributet → kolonat
  - Atributet Çelës → kolonat Çelës kryesore (primar)
  - Atributet e përbëra → përfshijnë të gjitha kolonat atomike
  - Atriubutet shumvlerësh → një tabelë të re (e varur)
  - Atributet e derivuara nuk janë të përfshira (por mos harroni rregullat e tyre të nxjerrjes).
- Secila bashkësi e relacioneve konvertohet ose në kolona të re të tabelave ose në një tabelë të re.

## Konvertimi në Tabela: Entiteti i Fortë

■ Entiteti ti fortë E me atribute të si  $\mathbf{a}_1$ , ..., $\mathbf{a}_n$  janë konverturar në një relacion R me atributet  $\mathbf{a}_1$ , ...,  $\mathbf{a}_n$ .

Çelsi primar(kryesor) i bashkesis se entiteteve E behet çelsi primar i relacionit R



Modeli relacional (tabelar)

#### Skema relacionare:

**studenti** (<u>numriStudentit</u>, emriStudentit, drejtimi)

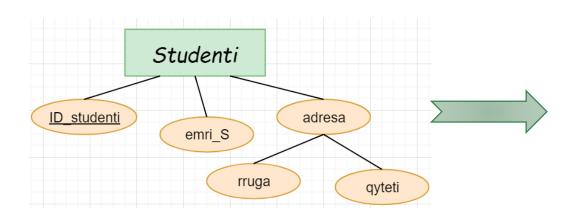
studenti		
numriStudentit	emriStudentit	drejtimi
bh15164301	Bujar	SHKI
ag16176411	Agnesa	MBA
bd16177321	Blerta	SHKI
dk16178911	Donjeta	ARK

Studenti			
PK <u>numri Studentit</u>			
	emriStudentit		
	Drejtimi		

# Konvertimi në Tabela: Entiteti me atributet të përbëra

□ Për secilin **atributi të përbërë** i reprzentojm me **atributet atomike** në relacionin *R*.

Modeli E/R



### Modeli relacional (tabelar)

Skema relacionare:

**Studenti** (ID studenti, emir\_S, rruga, qyteti)

	Studenti		
PK	ID_Studenti		
	Emri		
	Rruga		
	Qyteti		

#### studenti

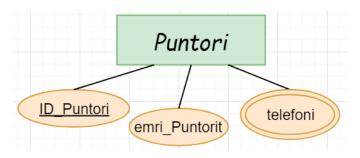
ID_studenti	Emri	Rruga	qyteti
bh15164301	Bujar	72 Hasna Prishtina	PΖ
ag16176411	Agnesa	190 Enver Malaoku	FR
bd16177321	Blerta	11 Pavarsia	GJK
dk16178911	Donjeta	92 Kombi	PR

### Konvertimi në Tabela: Entiteti me atributet shumë-vlerëshe

□ Atributet **shumë-vlerëshe** konverte në **relacioni (table)** duhet të përmbajë vetëm atribute me vlera **atomike**.

përcaktojë një çels të huaj të rëndësishëm në

#### Modeli E/R



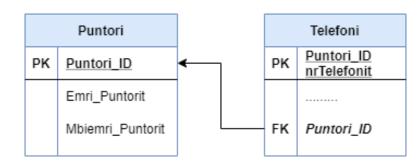


ID_Puntori	telefoni		
1348	044 781 008		
1672	044 881 209		
1348	049 445 990		

#### Skema relacionare:

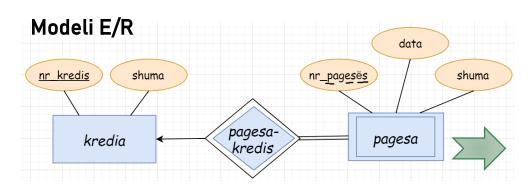
**Puntori** (ID Puntori, emri\_Puntorit)

Telefoni (<u>ID\_Puntori, telefoni</u>)

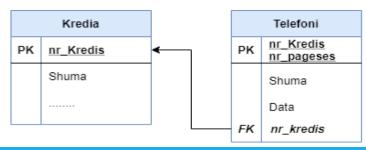


## Konvertimi në Tabela : Entiteti dobët

- **Entiteti dobët**  $E_d$  me atributet  $a_1$ , ...,  $a_n$  është pasqyruar në një relacion R me atributet  $a_1$ , ...,  $a_n$  i kombinuar me **çelësit primar** të atributeve  $b_1$ , ...,  $b_m$  të entitetit identifikues  $E_f$ .
  - entiteti i dobët varen nga të paktën një entitiet i fortë.
  - *çelsi primar* i R-it përcaktohet nga atributet e **çelësit primar** të entiteti prind  $E_f$  të kombinuar me diskriminatorin e entiteti  $E_d$
  - çelsi i huaj është definuar nga atributet e  $b_1$ , ...,  $b_m$  në çelsi primar i nga entitenit prind  $\mathbf{E}_{\mathbf{f}}$  Modeli relacional (tabelar)



Skema : kredia (nr\_kredis, shuma)
Skema : pagesa (nr\_kredis, nr\_pagesës, data, shuma)



## Konvertimi në Tabela: bashkësis së Relacioneve

- □ Bashkësia e **relacioneve** mbi bashkësia e **entiteteve E**<sub>1</sub>, ..., **E**<sub>n</sub>
  - opsionale me atributet përshkruese  $\mathbf{b_1}$ , ...,  $\mathbf{b_m}$  është pasqyruar në një relacion  $\mathbf{R}$  me çelës primar e atributeve të  $\mathbf{E_1}$ , ...,  $\mathbf{E_n}$  të kombinuar me  $\mathbf{b_1}$ , ...,  $\mathbf{b_m}$ .
- □ Çelësi primar ose Çelësi kndidat i relacionit Rështë i dëfinuar si:
  - relacionent binare shumë-me-shumë
    - $\circ$  **Union** i të gjithe **çelsave primar** e atributive të  $E_1$  dhe  $E_2$
  - relacionent binare një-me-një
    - zgjedhet çelsi primar i E₁ ose E₂
  - relacionent binare një-me-shumë ose shumë-me-një
    - o çelsi primar i bashkësisi së relacionit zgjedhet nga e bashkësis së entiteteve të anës "shume"

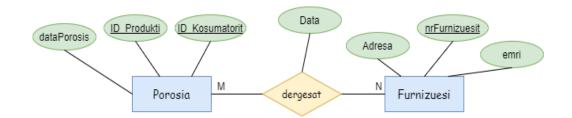
### Konvertimi në Tabela: Relacioneve shumë-me-shumë

### Përfaqësimi i Relacionit **shumë**-me-**shumë**

Relacionet të shkalles binare dhe më të larta M:N (shumë-me-shumë)

• Krijoni një **relacion tjetër** dhe *përfshini* **çelësat primar** të të gjitha relacioneve si **çelësi primar** (super çelës) i relacionit të ri. Modeli relacional (tabelar)

#### Modeli E/R

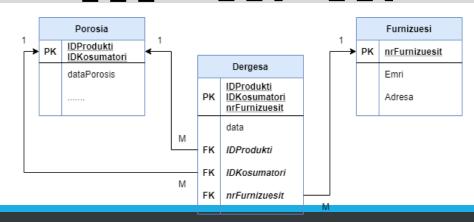


#### Skema relacionare:

Porosia (ID\_Produkti, ID\_Kosumatori, dataPorosis)

**Furnizuesi** (<u>nrFurnizuesit</u>, emri, adresa)

Dergesa (ID Produkti, ID Kosumatori, nrFurnizuesit, data)



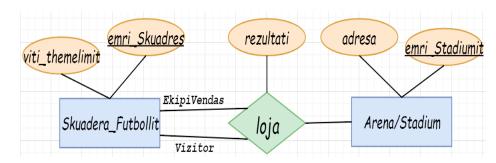


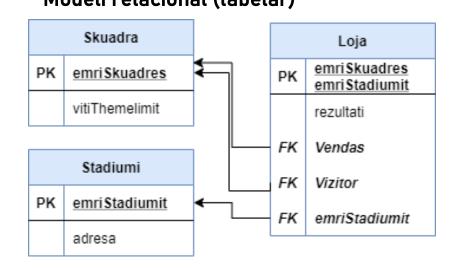
### Konvertimi në Tabela: Relacioneve shumë-me-shumë...

Relacioni **shumë**-me-**shumë** me pjesmarrje *parciale* (jo të plotë)

Modeli relacional (tabelar)

#### Modeli E/R





#### Skema relacionare:

**Skuadera\_Futbollit** (emri Skuadres, viti\_themelimit)

Arena/Stadium (emir Stadiumit, adresa)

Loja (emriSkuadres(PK), emriStadiumit(PK/FK), vendas (FK), visitor(FK), rezultati)

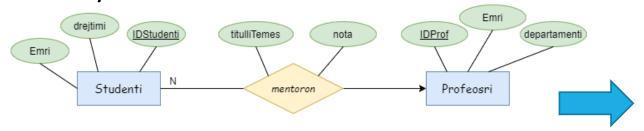


# Konvertimi në Tabela: Relacioneve **një**-me-**shumë**

### □një-me-shumë: Relacioni me pjesmarrje *parciale* (jo të plotë)

- Nese E1 në anën 'shumë' të relacionit dhe E2 në anën 'një' të relacionit, atributet pershkrues te relacioni shtohen ne aneën e 'shumë' E1
- Çelësi kryesor i entiteti E2 në anën 'një', bëhet çelës i huaj në entiteti E1 në anën 'shumë'.

#### Modeli E/R



Foreign Key (IDProf)
 references Profesori(IDProf)

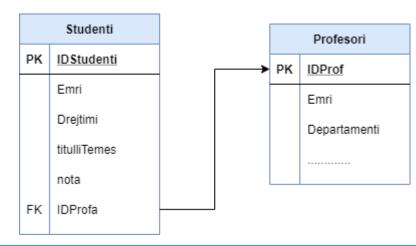
#### Modeli relacional (tabelar)

#### Skema relacionare:

Profesori (IDProf, emri, dept)

**Studenti** (<u>IDStudenti</u>, Emri, drejtimi,titulliTemes, nota, <u>ID\_Prof</u>)

#### konvertimi i *relacionit* në **kolonë**



# Konvertimi në Tabela: Relacioneve **një**-me-**shumë...**

### □një-me-shumë: Relacioni me pjesmarrje *parciale* (jo të plotë)

#### Opsion tjeter

- Nëse relacione është opsional për të Entitetet, dhe
- një rast i relacionit është i rrallë, dhe
- ka shumë atribute në relacion atëherë
- ... Krijoni një skeme relacionit (tabel) të re me grupin e atributeve:

#### Modeli relacional (tabelar)

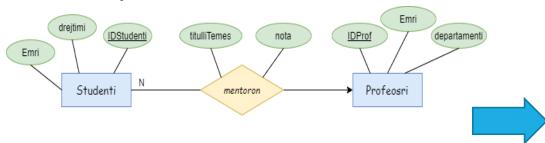
#### Skema relacionare:

**Profesori** (<u>IDProf</u>, emri, dept)

**Studenti** (<u>IDStudenti</u>, Emri, drejtimi)

**Tema** (<u>IDStudenti</u>, titulliTemes, nota, IDProfa, IDStudenti)

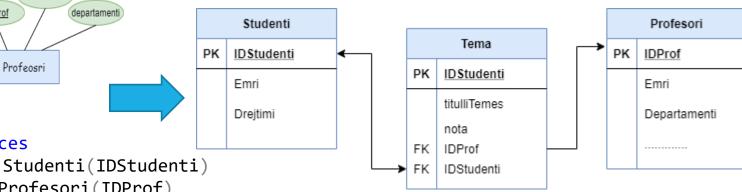
#### Modeli E/R



Foreign Key (IDStudenti) references

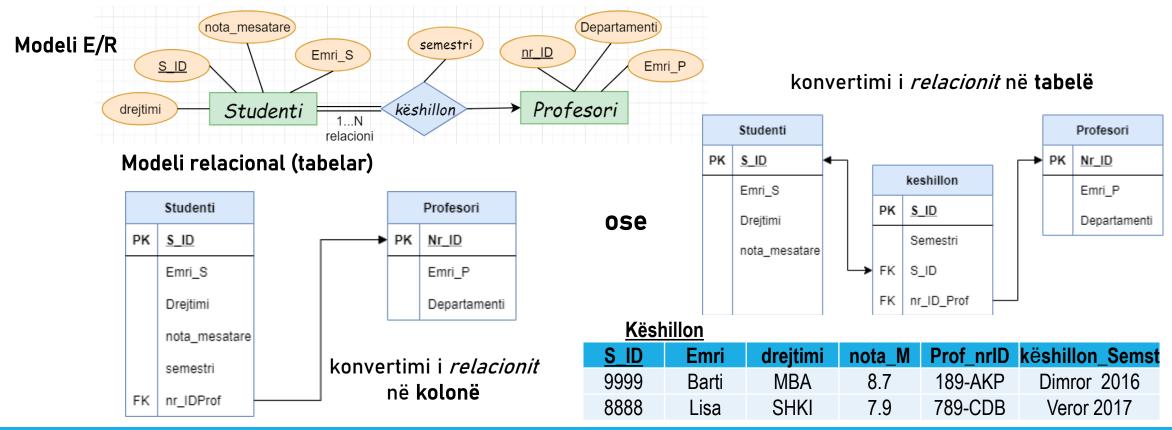
Foreign Key (IDProf) references Profesori(IDProf)

#### konvertimi i relacionit në tabelë



# Konvertimi në Tabela: Relacioneve **një**-me-**shumë**

### **□shumë-me-një** relacionin me *pjesëmarrje të plotë*



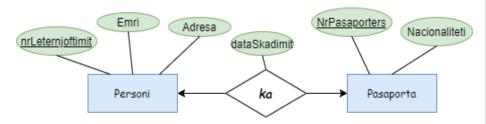


# Konvertimi në Tabela: Relacioneve **një**-me-**një**

□ **një-me-një**: **R**ka dy çelësa kandidat i pari ose i dytë është e njëjtë si në **A** ose **B**. Relacioni me pjesmarrje **parciale** (jo të plotë)

Modeli relacional (tabelar)

#### Modeli E/R



#### Skema relacionare:

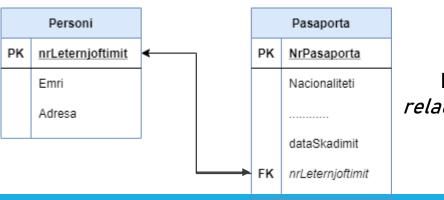
Personi (NrLeternjoftimit(PK), Emri, Adresa)

Pasaporta (NrPasaportes, Nacionalitetit, data Skadimit NrLeternjoftimit (FK))

ose

**Personi** (NrLeternjoftimit(PK), Emri, Adresa, data Skadimit, NrPasaportes(FK))

Pasaporta (NrPasaportes, Nacionalitetit)

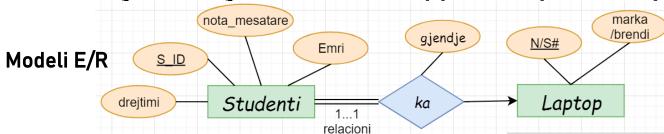


konvertimi i relacionit në kolonë



# Konvertimi në Tabela: Relacioneve **një**-me-**një**

### **një-me-një** Relacioni me pjesmarrje *totale* (e plotë).



Modeli relacional (tabelar)

#### Skema relacionare:

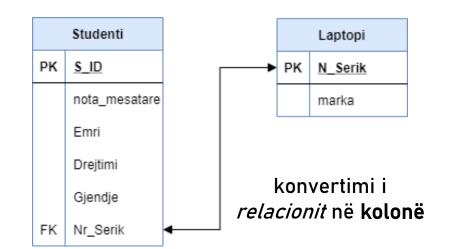
**Studenti** (<u>S ID(PK)</u>, Emri, nota\_mesatare, Drejtimi, N/S#(FK), gjendja) **Laptop** (<u>N/S#(PK)</u>, marka)

#### Skema relacionare:

ka (<u>S\_ID</u>, emir, drejtimi, nota\_mesatare, <u>SN# (FK)</u>, gjendje)

#### ka

S_ID	Emri	drejtimi	nota_M	LP_S/N	ka_gjendja
9999	Berati	MBA	8.7	123-456	në pronësi
8888	Lisa	SHKI	7.9	567-890	huazuar

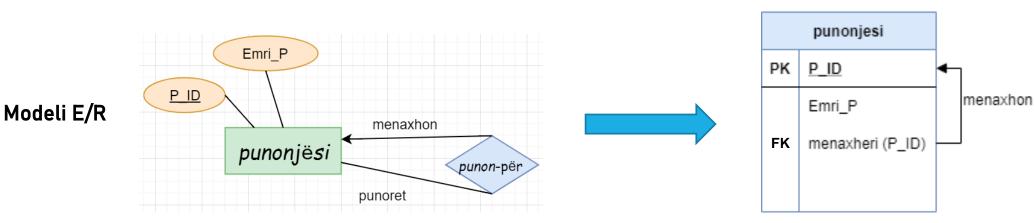


## Konvertimi në Tabela: Relacioneve uni-are

- ☐ Skema e relacionit për bashkësis së entitetit punonjësi:
  - punonjësi (P\_ID, Emir\_P)
- ☐ Skema e relacionit për punon\_për:
  - Pasqyrimi një-me-shumë nga menaxheri në punëtori
  - Ana "shumë" është përdorur për çelësi primar në:
    - o punon\_për (P\_ID, menaxher\_id)

Modeli relacional (tabelar)

konvertimi i relacionit në kolonë



## Konvertimi në Tabela: Relacioneve n-are

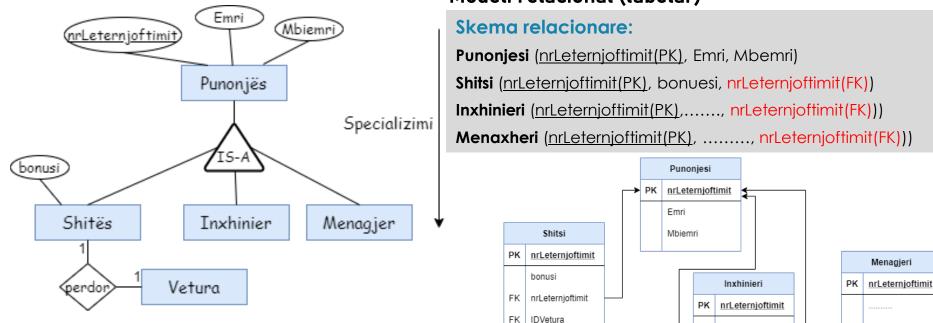
- ☐ Çelësi kryesor i relacionit R përcaktohet si më poshtë ...
  - relacionet n-ary pa kufizime kardinaliteti
  - bashkimi i të gjitha atributeve kryesore kryesore të E1, ..., En
  - relacionet n-ary me një kufizim kardinaliteti 0..1 ose 1..1 mbi grupin e njësisë Ej
    - O Unioni i të gjitha atributeve kryesore kryesore të E1, ..., En, përveç çelësit kryesor të Ej
    - o vini re se ne lejojmë vetëm një kufizim të tillë kardinaliteti 0..1 ose 1..1 për marrëdhëniet n-ary
  - Një kufizim i çelësit të huaj përcaktohet për secilin grup të atributeve të çelësit kryesore (të ofruar nga entitetet Ei) te çelësi kryesor i relacionit përkatës që përcaktohet për Ei

## Konvertimi në Tabela: Specialisation and Generalisation

Krijoni një relacion të ri R për secilën nënbashkësi të entitetit

kombinoni atributet e entitetit të përcaktuara me atributet Çelës kryesore të super klasës

Modeli relacional (tabelar)



FK nrLeternjoftimit

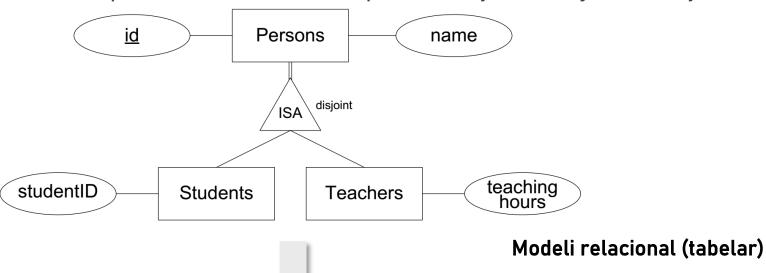
FK nrLeternjoftimit

## Konvertimi në Tabela: Specialisation and Generalisation

□ Për një kufizim të disjoint dhe të plotë të ISA-s, ne mund të heqim dorë nga relacioni i veçantë i super klasës

kursen disa operacione të Unionit por nuk është më e mundur të përcaktohet një kufizim i çelësit të huaj në atributin id

(tani në dy vende)



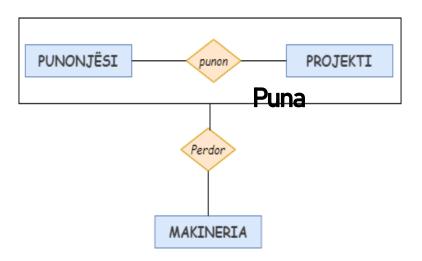
Modeli E/R

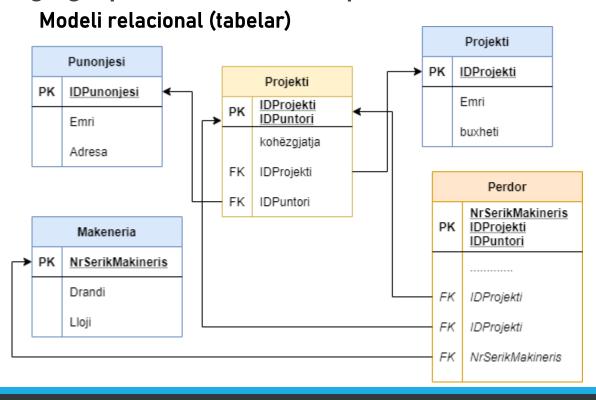
Student (<u>id</u>, name, studentID) Teacher (<u>id</u>, name, teachingHours)

# Konvertimi në Tabela: Akumulimi (Aggregations)

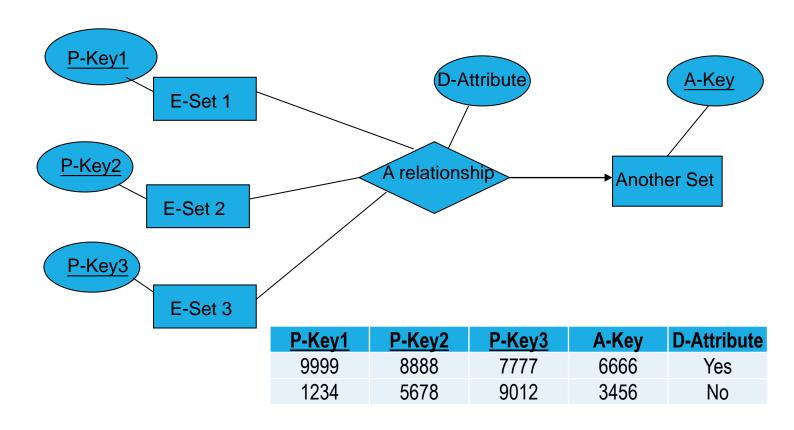
- ☐ Ashtu si relacionet e rregullt te konvertimit e caktuar
- vini re se atributi i emrit është ai nga grupi i entitetit të Kompanive

#### Modeli E/R





### bashkësia e Relacioneve n-are



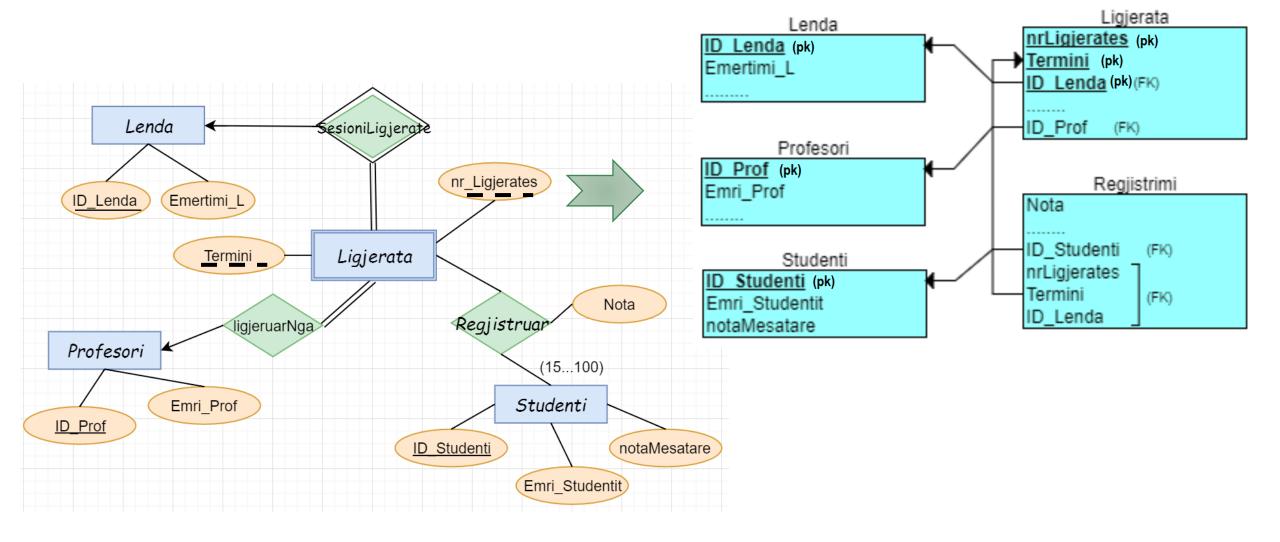
*çelesi primar* i kësaj tabele është unioni i të gjitha çelëseve primar të entiteve që janë në anën "**shume**"

çelesi primar i kësaj tabele është P-Key1 + P-Key2 + P-Key3



Ramiz HOXHA & Fisnik PREKAZI © 2017 KOLEGJI UBT

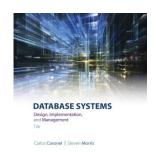
#### **Shembull**: diagrami ER → model relacionar (Tabel)





## Referenca

**Kapitulli 5 dhe Kapitulli 9**: Database Systems: Design, Implementation, and Management, 12th Edition Carlos Coronel and Steven Morris.



Database System Concepts, 7<sup>th</sup>ED – Abraham Silberschatz, Henry F. Korth, S. Sudarshan

- chapter 2
  - Relational Model
- chapter 7
  - Reduction to Relation Schemas
- chapter 8
  - Relational Database Design

